Задача 5. Всеки от процесите Р и Q изпълнява поредица от две инструкции:

process P	process Q
p_1	<b>q_1</b>
p_2	q_2

Осигурете чрез семафори синхронизация на P и Q така, че инструкция  $p_1$  да се изпълни преди  $q_2$ , а  $q_1$  да се изпълни преди  $p_2$ .

**Задача 6.** Паралелно работещи копия на всеки от процесите P и Q изпълняват поредица от две инструкции:

process P	process Q
p_1	q_1
p_2	q_2

Осигурете чрез семафори синхронизация на работещите копия така че:

- а) Във произволен момент от времето да работи най-много едно от копията.
- б) Работещите копия да се редуват във времето след изпълнение на копие на Р, да следва изпълнение на копие на Q, и обратно.
- в) Първоначално е разрешено да се изпълни копие на Р.

## Примерни решения

Задача 5. За двете искани в условието синхронизации използваме два семафора – t1 и t2, инициализираме ги с блокиращо начално състяние:

```
semaphore t1,t2
t1.init(0)
t2.init(0)
```

Добавяме в кода на процесите Р и Q синхронизиращи инструкции:

Инструкцията q\_2 ще се изпълни след като процесът Q премине бариерата t1.wait(). Това се случва след изпълнението от P на ред t1.signal(), който следва инструкция p\_1.

Аналогично, инструкцията  $p_2$  ще се изпълни след изпълнението на ред t2.signal(), който следва инструкция  $q_1$ .

Решението на задачата осигурява среща във времето (rendezvous) на двата процеса. Важен е редът на извикване на инструкциите, управляващи семафорите. Ако го обърнем, получаваме класически пример за deadlock:

```
\begin{array}{lll} process \ P & process \ \mathbb{Q} \\ p_{-}1 & q_{-}1 \\ t2.wait() & t1.wait() \\ t1.signal() & t2.signal() \\ p_{-}2 & q_{-}2 \end{array}
```

Задача 6. Използваме два семафора – s\_p и s\_q, инициализираме ги така:

```
semaphore s_p, s_q
s_p.init(1)
s_q.init(0)
```

Добавяме в кода на процесите Р и Q синхронизиращи инструкции: